The ideo on-demand system which offers video data according to user request has block reproduction unit which the research reproduction block of visco

file stored in video storage punit, and reproduces video data 110032790 The system includes a video on-demand server (30 provided with a video storage unit (5) that stores a video file divided into four or more blocks. A updating block designation unit (6) designates the updating block functioning as the updating object of the blocks of the video file. A reproduction block designation unit (7) designates a reproduction block which forms a reproduction object in the blocks other than the updating block.

A updating unit accesses the designated updating block of the video file and updates the video data. A block reproduction unit accesses the

reproduction block and reproduces the video data.

- ADVANTAGE - Prevents interference of video updating request and reproduction request. Enables efficient and real time video reproduction.

- (Dwg.1/17)

- JP10032790 A 19980203 DW199815 H04N5/93 017pp PN

- JP19960184320 19960715 PR

PA- (NITE) NTT DATA TSUSHIN KK

- T01-H W02-F10A W02-F10K W04-F01F W04-K05A

- T01 W02 W04 DC

MC

===

IC - G06F13/00 ; H04N5/92 ; H04N5/93 ; H04N7/16

======

- 1998-166103 [15] ΑN

PAJ

TI - VIDEO-ON DEMAND SYSTEM

- PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a real-time image by preventing the AΒ registration updating request and reproducing request of video contents from being interferred.

- SOLUTION: A video data storage part 5 stores the video data of various video contents. The video data are stored in the video data storage part 5 while being divided into plural blocks more than four at least. Concerning the plural divided blocks, an updating block managing part 6 successively and cyclically performs the registration of new video data into the video data storage part 5 and the update of registered video data to new data in prescribed order. In the case of accessing the video data stored in the video data storage part 5 corresponding to the demand of client PC 4A-4X, the regenerative block managing part 7 performs access so as not to collide with the file updated by a video register server 2 according to the updated block managing part 6.

- JP10032790 A 19980203 PΝ

PD 1998-02-03

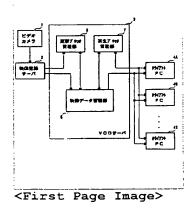
- 19980430 ABD

- 199806 ABV

- JP19960184320 19960715 AΡ - N T T DATA TSUSHIN KK PA

ΙN - SUGIMOTO TAISUKE

- H04N5/93 ;G06F13/00 ;H04N5/92 ;H04N7/16 T



BEST AVAILABLE COP

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-32790

(43)公開日 平成10年(1998)2月3日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
H04N	5/93		,	H04N	5/93	E	
G06F	13/00	351		G06F	13/00	351G	
H 0 4 N	5/92			H04N	7/16	Α	•
	7/16				5/92	Н	

審査請求 未請求 請求項の数14 OL (全 17 頁)

(74)代理人 弁理士 木村 満

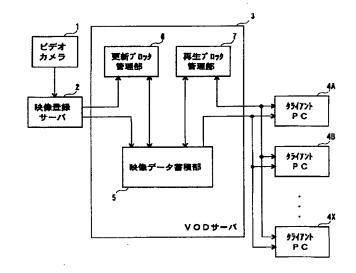
(21)出願番号	特願平8-184320	(71)出願人	000102728
			エヌ・ティ・ティ・データ通信株式会社
(22)出顧日	平成8年(1996)7月15日		東京都江東区豊洲三丁目3番3号
		(72)発明者	杉本 泰輔
			東京都江東区豊洲三丁目3番3号 エヌ・
			ティ・ティ・データ通信株式会社内

(54) 【発明の名称】 ビデオオンデマンドシステム

(57)【要約】

【課題】 映像コンテンツの登録更新要求と再生要求との干渉を防止し、リアルタイム映像を提供する。

【解決手段】 映像データ蓄積部5は、種々の映像コンテンツの映像データを蓄積する。映像データは、少なくとも4個以上の複数のブロックに分割されて映像データ蓄積部5に格納される。更新ブロック管理部6は、映像データ蓄積部5への新しい映像データの登録および既に登録されている映像データの最新データへの更新を、分割された複数のブロックについて、所定の順序で順次サイクリックに行わせる。再生ブロック管理部7は、クライアントPC4A~4Xの要請に応じて、映像データ蓄積部5に蓄積されている映像データをアクセスする際に、映像登録サーバ2により更新ブロック管理部6に従って更新されているファイルと衝突することがないようにアクセスする。



【特許請求の範囲】

【請求項1】映像ファイルを4個以上のブロックに分割 して格納する映像蓄積手段と、

1

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序でサイクリックに指定する更新ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外のブロックを、再生対象となる再生ブロック として指定する再生ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセスして映像情報を更新するブロック更新 手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの前記再生ブロック指定手段で指定された再生ブロックをアクセスして映像情報を再生するブロック再生 手段と、

を具備することを特徴とするビデオオンデマンドシステム。

【請求項2】論理的に4個以上のブロックに分割された映像ファイルを格納する映像蓄積手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序でサイクリックに指 定する更新ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更 新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外のブロックを、再生対象となる再生ブロックとして指定する 再生ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更 30 新ブロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセ スして映像情報を更新するブロック更新手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記再 生ブロック指定手段で指定された再生ブロックをアクセ スして映像情報を再生するブロック再生手段と、

を具備することを特徴とするビデオオンデマンドシステ ム

【請求項3】前記再生ブロック指定手段は、前記再生ブロックとして指定可能なブロックのうちの最後に更新さしれた最新のブロックを基準として再生ブロックを指定す 40 る手段を含む、ことを特徴とする請求項1又は2に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項4】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックとの間に少なくとも1ブロックを介在させて再生ブロックを指定する手段を含む、ことを特徴とする請求項1、2又は3に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項5】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックに対する再生ブロックとしての指定 50

を抑止する手段を含む、ことを特徴とする請求項4に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項6】前記更新ブロック指定手段は、指定した前記更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックが前記ブロック再生手段によりアクセスされている場合に、そのブロックへの前記ブロック再生手段によるアクセスを強制的に解除させる手段を備える、ことを特徴とする請求項4又は5に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項7人前記ブロック再生手段は、前記再生ブロッ 10 ク指定手段で指定された再生ブロックから取り出した映 像情報を一旦蓄積して再生に供するバッファ手段を含 む、ことを特徴とする請求項1乃至6のうちのいずれか 1項に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項8】映像ファイルを4個以上のブロックに分割 して格納する映像蓄積手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序で指 定する更新ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック 20 のうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外の1個以上のブロックを、再生可能な再生可能ブロックとして指定する再生ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセスして映像情報を更新するブロック更新 手段と、「!

前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロック のうちの前記再生ブロック指定手段で指定された再生可 能ブロックをアクセスして映像情報を再生するブロック 再生手段と、

を具備することを特徴とするビデオオンデマンドシステム。

【請求項9】論理的に4つ以上のブロックに分割された映像ファイルを格納する映像蓄積手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序で指定する更新ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外の1個以上のブロックを、再生可能な再生可能ブロックとして指定する再生ブロック指定手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更 新ブロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセ スして映像情報を更新するブロック更新手段と、

前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記再 生ブロック指定手段で指定された再生可能ブロックをア クセスして映像情報を再生するブロック再生手段と、 を見備することを特徴とするドデオオンデフンドシステ

を具備することを特徴とするビデオオンデマンドシステ ム

【請求項10】前記再生ブロック指定手段は、前記再生

2

可能ブロックとして指定可能なブロックのうちの最後に 更新された最新のブロックを基準として再生可能ブロッ クを指定する手段を含む、ことを特徴とする請求項8又 は9に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項11】前記再生ブロック指定手段は、前記更新 ブロック指定手段で指定された更新ブロックとの間に少 なくとも1ブロックを介在させて再生可能ブロックを指 定する手段を含む、ことを特徴とする請求項8、9又は 10に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項12】前記再生ブロック指定手段は、前記更新 ブロック指定手段で指定された更新ブロックに隣接する 少なくとも 1 ブロックに対する再生可能ブロックとして の指定を抑止する手段を含む、ことを特徴とする請求項 11に記載のビデオオンデマンドシステム。

【請求項13】前記更新ブロック指定手段は、指定した 前記更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックが前 記ブロック再生手段によりアクセスされている場合に は、そのブロックへのブロック再生手段によるアクセス を強制的に解除させる手段を備える、ことを特徴とする 請求項11又は12に記載のビデオオンデマンドシステ 4.

【請求項14】前記ブロック再生手段は、前記再生ブロ ック指定手段で指定された再生可能ブロックから取り出 した映像情報を一旦蓄積して再生に供するバッファ手段 を含む、ことを特徴とする請求項8乃至13のうちのい ずれか1項に記載のビデオオンデマンドシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、利用者の要求に 応じて映像情報を提供するビデオオンデマンド(VO D: video on demand) システムに係り、特にリアルタ イム映像を効率よく提供するビデオオンデマンドシステ ムに関する。

[0002]

【従来の技術】ビデオオンデマンドシステムにおいて は、VOD (ビデオオンデマンド) サーバに種々の映像 コンテンツの動画等のビデオデータからなる映像ファイ ルが蓄積されている。VODサーバに対する映像コンテ ンツの登録は、映像登録サーバにより行われる。VOD サーバは、利用者により操作されるパーソナルコンピュ ータ(personal computer~以下、「PC」と称する) 等のクライアント端末の要請に応じて、映像ファイルを 伝送し、クライアント端末に再生することにより、要請 のあった映像コンテンツを利用者に提供する。近年にお いては、映像ファイルのビデオデータに、MPEG(Mo tion Picture Experts Group) 方式のようなビデオデー タの圧縮方式を適用して、映像コンテンツの格納及び転 差の効率を高めることも行われている。

【0003】 このようなビデオオンデマンドシステムで :、同一の映像ファイルに対する映像登録サーバからの

登録更新要求とクライアント端末からの映像再生要求が 互いに衝突してしまうような操作を行うことはできな い。即ち、クライアント端末で再生中の映像ファイルの 内容は、映像登録サーバにより更新することができな い。また、映像登録サーバにより、登録更新中の映像フ ァイルの内容は、クライアント端末から要請があっても 再生することができない。

【0004】そこで、従来の多くのビデオオンデマンド システムにおいては、映像登録サーバによる映像コンテ ンツの登録更新は、クライアント端末へのサービスを閉 塞している期間(時間)に行うようにしている。即ち、 多くのビデオオンデマンドシステムにおいては、クライ アント端末へのサービス期間 (時間)中は、映像登録サ ーバによる映像コンテンツの新規登録や更新は行わない というサービス形態をとっている。

[0005]

20

【発明が解決しようとする課題】上述したように、従来 のビデオオンデマンドシステムにおいては、再生中の映 像ファイルの内容は、映像登録サーバにより更新するこ とができず、登録更新中の映像ファイルの内容は、クラ イアント端末から要請があっても再生することができな い。そのため、従来の多くのビデオオンデマンドシステ ムにおいては、映像登録サーバによる映像コンテンツの 登録更新は、サービスを閉塞している期間に行い、クラ イアント端末へのサービス期間中は、映像コンテンツの 新規登録や更新は行わない。

【0006】したがって、従来のビデオオンデマンドシ ステムにおいては、再生中の映像コンテンツを随時更新 登録することができないため、リアルタイム映像を提供 することができなかった。

【0007】この発明は、上述した事情に鑑みてなされ たもので、映像コンテンツの登録更新要求と再生要求と の干渉を防止し、リアルタイム映像の提供を可能とする ビデオオンデマンドシステムを提供することを目的とす る。

[8000]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、この発明の第1の観点にかかるビデオオンデマンド システムは、映像情報からなる映像ファイルを4個以上 のブロックに分割して格納する映像蓄積手段と、前記映 像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうち の更新対象となる更新ブロックを所定の順序で順次サイ クリックに指定する更新ブロック指定手段と、前記映像 蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの 前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以 外のブロックを、再生対象となる再生ブロックとして指 定する再生ブロック指定手段と、前記映像蓄積手段に格 納された映像ファイルのブロックのうちの前記更新ブロ ック指定手段で指定された更新ブロックをアクセスして 映像情報を更新するブロック更新手段と、前記映像蓄積

20

手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの前記 再生ブロック指定手段で指定された再生ブロックをアク セスして映像情報を再生するブロック再生手段と、を具 備することを特徴とする。

【0009】上記目的を達成するため、この発明の第2 の観点にかかるビデオオンデマンドシステムは、論理的 に4個以上のブロックに分割された映像ファイルを格納 する映像蓄積手段と、前記映像蓄積手段に格納されたブ ロックのうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順 序でサイクリックに指定する更新ブロック指定手段と、 前記映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更 新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外のブ ロックを、再生対象となる再生ブロックとして指定する 再生ブロック指定手段と、前記映像蓄積手段に格納され たブロックのうちの前記更新ブロック指定手段で指定さ れた更新ブロックをアクセスして映像情報を更新するブ ロック更新手段と、前記映像蓄積手段に格納されたブロ ックのうちの前記再生ブロック指定手段で指定された再 生ブロックをアクセスして映像情報を再生するブロック 再生手段と、を具備することを特徴とする。

【0010】前記再生ブロック指定手段は、前記再生ブロックとして指定可能なブロックのうちの最後に更新された最新のブロックを基準として再生ブロックを指定する手段を含んでいてもよい。

【0011】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックとの間に少なくとも1ブロックを介在させて再生ブロックを指定する手段を含んでいてもよい。

【0012】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックに隣接する少 30なくとも1ブロックに対する再生ブロックとしての指定を抑止する手段を含んでいてもよい。

【0013】前記更新ブロック指定手段は、指定した前記更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックが前記ブロック再生手段によりアクセスされている場合には、そのブロックへのブロック再生手段によるアクセスを強制的に解除させる手段をさらに備えていてもよい。

【0014】前記ブロック再生手段は、前記再生ブロック指定手段で指定された再生ブロックから取り出した映像情報を一旦蓄積して再生に供するバッファ手段を含ん 40でいてもよい。

【0015】この発明の第3の観点にかかるビデオオンデマンドシステムは、映像情報からなる映像ファイルを4個以上のブロックに分割して格納する映像蓄積手段と、前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序で順次サイクリックに指定する更新ブロック指定手段と、前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロック以外の1個以上のブロックを、再生可能な再

. ___ .

生可能ブロックとして指定する再生ブロック指定手段と、前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセスして映像情報を更新するブロック更新手段と、前記映像蓄積手段に格納された映像ファイルのブロックのうちの前記再生ブロック指定手段で指定された再生可能ブロックをアクセスして映像情報を再生するブロック再生手段と、を具備することを特徴とする。

【0016】この発明の第4の観点にかかるビデオオン デマンドシステムは、論理的に4つ以上のブロックに分 割され、映像ファイルを格納する映像蓄積手段と、前記 映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの更新対象と なる更新ブロックを所定の順序で指定する更新ブロック 指定手段と、前記映像蓄積手段に格納されたブロックの うちの前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロ ック以外の1個以上のブロックを、再生可能な再生可能 ブロックとして指定する再生ブロック指定手段と、前記 映像蓄積手段に格納されたブロックのうちの前記更新ブ ロック指定手段で指定された更新ブロックをアクセスし て映像情報を更新するブロック更新手段と、前記映像蓄 積手段に格納されたブロックのうちの前記再生ブロック 指定手段で指定された再生可能ブロックをアクセスして 映像情報を再生するブロック再生手段と、を具備するこ とを特徴とする。

【0017】前記再生ブロック指定手段は、前記再生可能ブロックとして指定可能なブロックのうちの最後に更新された最新のブロックを基準として再生可能ブロックを指定する手段を含んでいてもよい。

【0018】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックとの間に少なくとも1ブロックを介在させて再生可能ブロックを指定する手段を含んでいてもよい。

【0019】前記再生ブロック指定手段は、前記更新ブロック指定手段で指定された更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックに対する再生可能ブロックとしての指定を抑止する手段を含んでいてもよい。

【0020】前記更新ブロック指定手段は、指定した前記更新ブロックに隣接する少なくとも1ブロックが前記ブロック再生手段によりアクセスされている場合には、そのブロックへのブロック再生手段によるアクセスを強制的に解除させる手段をさらに備えていてもよい。

【0021】前記ブロック再生手段は、前記再生ブロック指定手段で指定された再生可能ブロックから取り出した映像情報を一旦蓄積して再生に供するバッファ手段を含んでいてもよい。

【0022】この発明に係るビデオオンデマンドシステムは、映像情報からなる映像ファイルを4個以上のブロックに分割して格納し、これら映像ファイルのブロックのうちの更新対象となる更新ブロックを所定の順序で順

50

次サイクリックに指定し且つ指定された更新ブロックを アクセスして映像情報を更新するとともに、更新ブロッ ク以外のブロックを、再生対象となる再生ブロックとし て指定し且つ指定された再生ブロックをアクセスして映 像情報を再生する。このシステムでは、映像ファイル を、多数のブロックに分割し、ビデオデータの登録及び 再生のアクセスを、ブロック毎に適切にスケジュールす ることにより、映像コンテンツの登録更新要求と再生要 求との干渉を防止することができ、リアルタイム映像の 提供が可能となる。

【0023】上述のビデオオンデマンドシステムを実現 するためのソフトウェア、プログラム等を磁気記憶媒 体、光記憶媒体に格納して配布したり、通信媒体等を介 して配信・配布してもよい。

[0024]

【発明の実施の形態】以下、この発明の実施の形態を図 面を参照して説明する。 図1~図5を参照して、この発 明の第1の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステ ムを説明する。

【0025】図1は、この発明の第1の実施の形態に係 るビデオオンデマンドシステムの構成を模式的に示して いる。映像コンテンツを提供する映像データとしてMP EG形式で圧縮された映像データを用いる場合を例にと って説明する。

【0026】図1に示すビデオオンデマンドシステム は、ビデオカメラ1、映像登録サーバ2、VODサーバ 3及びクライアントPC (パーソナルコンピュータ) 4 A, 4B, …, 4Xを具備している。

【0027】ビデオカメラ1は、ビデオ撮影を行い映像 情報を出力する映像情報源であり、例えば遠隔地に設置 され、リアルタイム映像等の映像コンテンツを収集す る。このビデオカメラ1は、ニュース等の速報性を必要 とする映像コンテンツを得るためのカメラであってもよ く、観光地映像実況中継システムのような定点観測のた めに固定されたカメラであってもよい。映像登録サーバ 2は、この場合、ビデオカメラ1で撮影された映像情報 の映像データを、MPEG形式にリアルタイムエンコー ドして圧縮し、高速通信回線を介してVODサーバ3に

【0028】VODサーバ3は、映像登録サーバ2から 供給される映像データを蓄積格納するとともに、その蓄 積格納した映像データを、クライアント端末であるクラ イアントPC4A~4Xからの要請に応じて、クライア ントPC4A~4Xに転送する。

【0029】クライアントPC4A~4 Xは、通信回線 を介してVODサーバ3に端末として結合されるクライ アント端末である。これらクライアントPC4A~4X は、利用者の操作に従って、所望の映像情報のサービス をVODサーバ3に要請するとともに、この要請に応じ てVODサーバ3から転送されるMPEG形式の映像デ ータをデコードして、映像コンテンツを表示する。VO Dサーバ3には、複数のクライアントPC4A~4Xが 結合される。なお、クライアント端末はPCから構成さ れる必要はなく、オフィースコンピュータ、ミニコンピ ュータ、ワークステーション等の任意のデータ処理機能 を有する装置で構成することができる。ただし、この実 施の形態ではPCで構成する場合を例に説明する。

【0030】VODサーバ3は、映像データ蓄積部5、 更新ブロック管理部6及び再生ブロック管理部7を備え ている。映像データ蓄積部5は、例えばハードディスク 装置のような大容量のディスク記憶装置により構成さ れ、種々の映像コンテンツの映像データを蓄積して映像 データベースを構築する。この場合、個々の映像データ は、少なくとも4個以上の複数のブロック、例えば複数 のファイルに分割されて映像データ蓄積部5に格納され る(観点を変えれば、映像データ蓄積部5が論理的に4 個以上のブロックに分割され、それぞれに、映像データ が格納される)。

【0031】更新ブロック管理部6は、映像データ蓄積 部5に対する映像登録サーバ2からの映像データの登録 更新を管理する。即ち、映像データ蓄積部5への新しい 映像データの登録及び既に登録されている映像データの 最新データへの更新は更新ブロック管理部6により管理 されて、ファイル単位でブロック毎に行われる。

【0032】再生ブロック管理部7は、映像データ蓄積 部5に蓄積されている映像データのアクセスを管理す る。映像データ蓄積部5に格納されている映像データ は、クライアントPC4A~4Xの要請に応じて、再生 ブロック管理部7の管理のもとにアクセスされて、読み 出され、要請を発したクライアントPC4A~4Xに転 送されて再生される。このとき、再生ブロック管理部7 は、映像データ蓄積部5に蓄積されている映像データの アクセスも、ファイル単位でブロック毎に行われるよう に管理する。

【0033】この場合、更新ブロック管理部6は、映像 データ蓄積部5への新しい映像データの登録及び既に登 録されている映像データの最新データへの更新を、分割 された複数のファイルについて、所定の順序で順次サイ クリックに行わせる。再生ブロック管理部7は、クライ アントPC4A~4Xの要請に応じて、映像データ蓄積 部5に蓄積されている映像データをアクセスする際に、 映像登録サーバ2により更新ブロック管理部6に従って 更新されているファイルと衝突することがないようにア クセスする。このような更新ブロック管理部6及び再生 ブロック管理部7による映像データ蓄積部5に対するア クセスのスケジューリングがこの発明の大きな特徴であ

【0034】図2は、VODサーバ3の映像データ蓄積 部5、更新ブロック管理部6及び再生ブロック管理部7 の動作に対応する機能構成を模式的に示している。図2

150

に示すように、映像データ蓄積部5に格納される映像データは、時系列に連続するファイルF1, F2, F3及びF4の4個のブロックに分割され、ファイル化されている。更新ブロック管理部6は、更新ポインタ61を有し、再生ブロック管理部7は、再生ポインタ71を有する。

【0035】更新ポインタ61は、映像登録サーバ2により、登録更新されるファイルを指定しており、ここでは、ファイルF1~F4を順次サイクリックに指定する。再生ポインタ71は、映像登録サーバ2により、登録更新されたほぼ直後のファイルを指定しており、ほぼ最新の映像データのファイルをアクセスして、クライアントPC4A~4Xによる再生に供する。但し、登録更新中のファイルは、更新が完了しないとアクセスすることができず、更新を行うファイルは、更新を開始する時点で再生のためのアクセスが完了していなければならない。

【0036】そこで、映像データがファイルF1~F4に4分割されている場合、例えば、再生ポインタ71は、ファイルF1~F4のうち、更新ポインタ61に基づいて更新中のファイルに直接隣接するファイルを除いたファイルを指定する。即ち、再生ポインタ71が指定するファイルは、更新直後の最新のファイルでなく、その次の2番目に新しいファイルを指定する。そして、この再生ポインタ71が指定するファイルは、現在更新中のファイルの次に更新するファイルでなく、さらにその次に更新されるファイル(現在更新中のファイルから1つおいた次のファイル)である。例えば、ファイルF1~F4のうち、ファイルF3を更新ポインタ61が指定して現在更新中であるとすると、ファイルF3に隣接するファイルF2及びF4を除いたファイルF1を再生ポインタ71が指定することになる。

【0037】次に、図1及び図2に示すように構成した ビデオオンデマンドシステムの具体的な動作について、 図3~図5を参照して説明する。例えば遠隔地に設置し たビデオカメラ1で撮影されたリアルタイム映像は、映 像登録サーバ2で、この場合、MPEG形式にリアルタ イムエンコードされる。なお、MPEG形式へのリアル タイムエンコードは、映像登録サーバ2でなくビデオカ メラ1で行うようにしてもよい。 リアルタイムエンコー ドされたMPEG形式の映像データは、高速通信網等の 高速通信回線を介して映像登録サーバ2からVODサー バ3に随時転送され、映像データ蓄積部5に蓄積されて いる映像データの更新が逐次行われる。VODサーバ3 の映像データ蓄積部5における映像データは、複数ブロ ックに分割され、各ブロックのファイルとして格納され ている。映像データ蓄積部5の映像データの更新は、更 新ブロック管理部6により、ブロックファイル毎に時系 列に従った所定の順序でサイクリックに行われる。この ようにして、ビデオオンデマンドシステムにおける映像 データの更新が常時行われる。

【0038】また、クライアント端末であるクライアントPC4A~4Xからの再生要求に応じて、VODサーバ3が、映像データ蓄積部5に格納された映像データを読み出し、クライアントPC4A~4Xに転送することにより、常時リアルタイムに近い映像をクライアントPC4A~4Xに再生させることができる。映像データ蓄積部5の映像データの読み出しも、再生ブロック管理部7により、ブロックファイル毎に且つ更新ブロック管理部6による映像データの更新と衝突しないように行われる。このようにして、ビデオオンデマンドシステムにおける映像データの提供が行われる。

【0039】この発明によるビデオオンデマンドシステムは、映像登録サーバ2からVODサーバ3への映像データの登録更新及びクライアントPC4A~4Xからの読み出し映像データの指定のスケジューリングに大きな特徴がある。以下、映像登録サーバ2からVODサーバ3への映像データの登録更新及びクライアントPC4A~4Xからの読み出し映像データの指定について詳細に説明する。VODサーバ3における映像データのブロックファイルの登録更新方式及び再生するブロックファイルの指定方式は、図3に示すようにリングバッファのような形としてモデル化することができる。

【0040】映像データは、ファイルF1~F4の4つのブロックに分割されて映像データ蓄積部5に格納されている。映像コンテンツの更新処理は、更新ブロック管理部6の更新ポインタ61により指定されたブロックファイルに対して行われる。映像コンテンツの再生は、再生ブロック管理部7の再生ポインタ71により指定されたブロックファイルに対して行われる。

【0041】映像データ蓄積部5における更新するファイルと再生するファイルとを、更新ポインタ61及び再生ポインタ71により、図3~図5のようにスケジューリングすることにより、映像ファイルの更新と再生を衝突することなくおこなうことができる。映像データの登録更新先ファイル及び再生元ファイルへのアクセスを、上述のようにスケジュールする方式をリングバッファ方式と称する。

【0042】図3においては、映像コンテンツの更新処理は、ファイルF3に対して行われ、映像コンテンツの再生はファイルF1が指定されている。即ち、図3においては、ファイルF3を更新するとともに、ファイルF1を再生する。そして、ファイルF3の更新及びファイルF1の再生を行うと、ファイルF4を次の更新元に指定するとともに、ファイルF2を次の再生元に指定する。

【0043】そうすると、図4に示す状態となり、ファイルF4を更新するとともに、ファイルF2を再生する。そして、ファイルF4の更新及びファイルF2の再生を行うと、ファイルF1を次の更新元に指定するとと

もに、ファイルF3を次の再生元に指定する。

【0044】同様にして、次は、図5に示す状態となり、ファイルF1を更新するとともに、ファイルF3を再生する。そして、ファイルF1の更新及びファイルF3の再生を行うと、ファイルF2を次の更新元に指定するとともに、ファイルF4を次の再生元に指定する。

【0045】順次同様の操作がサイクリックに繰り返され、リングバッファ方式による更新再生ファイルのスケジューリングが行われる。既に述べたように、このスケジューリングは、図2に示したように、4個あるいはそれ以上の数のブロックのファイルに分割して映像データを格納する映像データ蓄積部5、登録更新するファイルを指定する更新ポインタ61、及び再生を開始するファイルを指定する再生ポインタ71を用いて実現する。

【0046】なお、更新ポインタ61は、例えば更新ポインタテーブルを有し、この更新ポインタテーブルに、映像情報毎の更新すべきファイルを逐次登録するようにしてもよい。また、再生ポインタ71は、例えば再生ポインタテーブルを有し、この再生ポインタテーブルに、映像情報毎の再生可能な最新のファイルを逐次登録するようにしてもよい。このようにすれば、ディスク容量等の記憶容量が少ない映像データ蓄積部5で、有効にリアルタイム映像を提供することが可能となる。

【0047】例えば、遠隔地に設置したビデオカメラからの実況映像等の映像情報を、ディスク領域に単に順次追加登録して行き、それを選択的に再生する方法では、多くのディスク容量を必要とする。そこで、図1~図5に説明したシステムでは、リングバッファ方式を用いて、同じディスク領域において、ファイルの内容を随時更新して行くことにより、リアルタイム映像を蓄積するのに必要なディスク容量を少なくした。

【0048】さらに、このようなリングバッファ方式により、次のような点が改善される。従来、クライアント端末、即ち、クライアントPC4A~4Xにより、再生のためにアクセスされている映像ファイルの内容を追記登録により更新することができなかった。これに対し、上述したリングバッファ方式により、更新されるファイルが再生されることを防止することが可能となり、再生中の映像ファイルが更新されることが未然に回避される。

【0049】再生元ファイルとなるのは、その時点で更新されたばかりのファイルの直前に更新されたファイルである。そのため、クライアントPC4A~4X側で特別な処理をすることなく、VODサーバ3への映像情報の登録更新状況に応じて、事前に登録されたもののうちで、ほぼ最新の映像を再生することができる。

【0050】更新中の映像ファイルの内容は、その登録が終了するまで再生することができない。そこで、VODサーバ3に登録する映像情報のブロック分割したファイルサイズを細分化することにより、VODサーバ3へ

の実況映像の個々のファイルの追記更新登録が短時間で 完了するようにする。そして、追記された直後のファイ ルから順次再生していくことによって、入力時点に、極 めて接近したタイミングでほぼリアルタイムの再生が可 能となる。

【0051】ところで、上述したように、映像ファイルを多数のブロックに細分化した場合、VODサーバ側では、例えば定点観測の実況映像等の場合、ビデオカメラ1が設置された地域毎に再生可能な最新映像のブロックへの実況映像ポインタテーブルを再生ポインタ内に持つようにすることが望ましい。このようにすれば、ある地域の実況映像の再生要求が出されると、クライアントPC側から何も意識しなくても、あるいはクライアントPC側から特別な指示がない場合には、実況映像ポインタテーブルが参照され、その地域における最新の実況映像が再生される。

【0052】さらに、ビデオオンデマンドサービスでは、一時停止、スロー再生、早送り再生、巻き戻し再生、及び希望箇所へのスキップといった特殊再生が可能である。上述した、リングバッファ方式では、映像ファイルを多数のブロックに細分化することにより、このような特殊再生に対応することが可能となる。但し、一時停止、スロー再生、過去の映像を使っての早送り再生、巻き戻し再生、過去の映像へのスキップといった特殊再生を実現するためには、若干の工夫が必要である。そこで、この発明の第2の実施の形態にかかるビデオオンデマンドシステムは、上述した点を考慮したシステムである。

【0053】図6は、この発明の第2の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステムのVODサーバの動作に対応する機能構成を模式的に示している。

 $\mathcal{A}_{k} = \mathcal{A}_{k}$

【0054】図6に示すように、映像データ蓄積部5A に格納される映像データは、時系列に連続するブロック B1, B2, …, B10の10個のブロックに分割され、ファイル化されている。更新ブロック管理部6A は、更新ポインタ61Aを有し、再生ブロック管理部7 Aは、再生ポインタ71Aを有する。

【0055】更新ポインタ61Aは、映像登録サーバ2により、登録更新されるファイルを指定しており、ここでは、ブロックB1~B10を順次サイクリックに指定する。再生ポインタ71Aは、映像登録サーバ2により、登録更新されたほぼ直後から登録更新のほぼ直前までのブロックを指定している。再生ブロック管理部7Aは、この再生ポインタ71Aに基づき、ほば最新の映像データのブロックをアクセスして、クライアントPC4A~4Xによる再生に供する。

【0056】但し、ブロックB1~B10のうち、登録 更新中のブロックは、更新が完了しないとアクセスする ことができず、更新を行うブロックは、更新を開始する 時点で再生のためのアクセスが完了していなければなら ない。

【0057】そこで、映像データがブロックB1~B1 0に10分割されている場合、例えば、再生ポインタ7 1Aは、ブロックB1〜B10のうち、更新ポインタ6 1 Aに基づいて更新中のブロックに直接隣接するブロッ クを除いたブロックを指定することができる。即ち、再 生ポインタ71Aが指定することができる最新のブロッ クは、更新直後の最新のブロックでなく、その次の2番 目に新しいブロックを最新のブロックとして指定する。 この最新のブロックは、実況映像の再生のためのブロッ クであり、再生ポインタ71 Aの指定の基準となる。そ して、この再生ポインタ71Aが指定することができる 最古のブロックは、現在更新中のブロックの次に更新す るブロックでなく、さらにその次に更新されるブロック (現在更新中のブロックから1つおいた次のブロック) である。再生ポインタ71Aは、これらのブロック間の ブロックを指定して、実況映像の再生及び種々の特殊再 生を行うことができる。

【0058】例えば、ブロックB1~B10のうち、ブロックB2を更新ポインタ61Aが指定して現在更新中 20であるとすると、ブロックB2に隣接するブロックB1及びB3を除いたブロックB4~B10のうちのいずれかが再生ポインタ71により指定されることになる。

【0059】次に、図6のようなビデオオンデマンドシステムの具体的な動作について、図7を参照して説明する。図6に示したように、リングバッファを構成するブロックの数を、図2の4個から例えば10個に増やすことにより、図7に示すように、再生可能なファイルを増加させることができる。

【0060】即ち、図7の場合、映像データ蓄積部5Aには、映像データを分割したブロックB1~B10が格納される。更新ブロック管理部6Aの更新ポインタ61Aに従って、映像登録サーバ2が、例えば、ブロックB2(図7において長方形で囲んで示している)を更新しているときは、直前に更新を完了したブロックB1が最新のブロックである。この場合、衝突を避けるために、更新中のブロックB2に隣接する前後のブロックB1及びB3の再生を禁止する。

【0061】したがって、再生ブロック管理部7Aの再生ポインタ71Aにおいて、ブロックB4~B1-0(図 40-7では円で囲んで示している)を、クライアントPC4A~4Xで再生するための再生ブロックとして指定することが可能である。即ち、この再生可能なブロックを用いる範囲内において、再生ポインタ71Aを制御することにより、一時停止、スロー再生、過去の映像を使っての早送り再生、巻き戻し再生及び過去の映像へのスキップといった特殊再生を行うことができる。このように、映像データ蓄積部5Aに格納する映像データの分割ブロック数を増加させることにより、再生可能ブロック数が増加する。これら再生可能ブロックの範囲内において 50

14

は、スロー再生、一時停止、及び巻き戻し等のような過去の映像にさかのぼる特殊再生を行うことができる。 【0062】スロー再生、一時停止、及び巻き戻し等の特殊再生を端末、即ち、クライアントPC側から行えないように制限された状況においては、図3~図5で説明した手法により。更新先ブロックには、堂時、再生アク

特殊再生を端末、即ち、クライアントPC側から行えないように制限された状況においては、図3〜図5で説明した手法により、更新先ブロックには、常時、再生アクセスが無い状態を作ることができる。しかしながら、上述した図6及び図7のようにして、特殊再生を可能にすることにより、更新を行うブロックの映像を再生しようとする利用者が存在しない状態を確保するために、次の2つの状況について検討する必要がある。

- (a) 更新中のブロックに映像の再生が追いついてしまう 場合。
- (b) 再生中のブロックに更新が追いついてしまう場合。 【0063】これらの状況を検討し、まず、更新中のブロックに映像の再生が追いついてしまうことがないようにするのが、この発明の第3の実施の形態である。

【0064】図8は、この発明の第3の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステムのVODサーバの動作に対応する機能構成を模式的に示している。図8に示すように、映像データ蓄積部5Bに格納される映像データは、時系列に連続するブロックB1,B2,…,B8の8個の等しい大きさのブロックに等分割されている。更新ブロック管理部6Bは、更新ポインタ61Bを有し、再生ブロック管理部7Bは、再生可能ポインタ72及びポインタ制御部73を有する。

【0065】更新ポインタ61Bは、映像登録サーバ2により、登録更新されるファイルを指定しており、ここでは、ブロックB1~B8を順次サイクリックに指定する。再生可能ポインタ72は、再生可能プロックへのポインタテーブルを有し、この再生可能ポインタ72に登録されているブロックのみが、クライアントPC4A~4Xによる再生に供するためにアクセスすることが可能である。ポインタ制御部73は、再生可能ポインタ72を制御して、再生可能ポインタ72に登録されるブロックが、常に、映像登録サーバ2により登録更新されているブロックに対して、常に1個以上の空きブロックを存して、登録更新のほぼ直後から登録更新のほぼ直前までのブロックを指定するようにする。

- 40 【0066】この場合、常に、次の2つの条件を確保することにより、映像再生が更新中のブロックに達してしまうことを防止する。
 - (1) 映像データのブロック B $1\sim$ B 8 の大きさが互いに等しい。
 - (2) 再生可能ブロックと更新中のブロックとの間に、常に1つ以上の空きブロックがある。

【0067】そこで、映像データがブロックB1~B8 に8分割されている場合、例えば、ポインタ制御部73 により制御される再生可能ポインタ72は、ブロックB1~B8のうち、更新ポインタ61Bに基づいて更新中

のブロックに直接隣接する1個以上例えば1個のブロッ クを除いたブロックを指定する。即ち、再生可能ポイン タ72が指定する最新のブロックは、更新直後の最新の ブロックでなく、その次の2番目に新しいブロックを最 新のブロックとして指定する。そして、この再生可能ポ インタ72が指定することができる最古のブロックは、 現在更新中のブロックの次に更新するブロックでなく、 さらにその次に更新されるブロック(現在更新中のブロ ックから1つおいた次のブロック) である。

【0068】再生ブロック管理部7Bは、種々の特殊再 10 生を行う際にも、再生可能ポインタ72で指定されたブ ロックのみをアクセスすることができ、それ以外のブロ ックを再生することはできない。例えば、ブロックB1 ~B8のうち、ブロックB2を更新ポインタ61Aが指 定して現在更新中であるとすると、ブロックB2に隣接 するブロックB1及びB3を除いたブロックB4〜B8 が再生可能ポインタ72により指定されることになる。 【0069】次に、図8のようなビデオオンデマンドシ ステムの具体的な動作について、図9を参照して説明す る。図8に示したように、再生可能ポインタ72により 指定されるブロックを、ポインタ制御部73により、上 述した条件を確保するように制御することにより、更新 中のブロックに映像の再生が達してしまうことを防止す

【0070】即ち、図9の場合、映像データ蓄積部5B には、映像データを等分割したブロック B1~B8が格 納される。更新ブロック管理部6Bの更新ポインタ61 Bに従って、映像登録サーバ2が、例えば、ブロックB 2を更新しているときは、直前に更新を完了したブロッ クB1が最新のブロックである。この場合、衝突を避け るために、更新中のブロックB2に隣接する前後のブロ ックB1及びB3の再生が、ポインタ制御部73により 禁止される。

【0071】再生ブロック管理部7Bの再生可能ポイン タ72において、ブロックB4~B8を、クライアント PC4A~4Xで再生するための再生ブロックとするこ とが可能なブロックとして指定している。即ち、一時停 止、スロー再生、過去の映像を使っての早送り再生、巻 き戻し再生及び過去の映像へのスキップといった特殊再 生の際にも、再生可能ポインタ72で指定されたブロッ クのみが再生可能となる。

【0072】このように、映像データを等分割したブロ ックB1~B8を映像データ蓄積部5Bに格納し且つ再 生可能ポインタ72をポインタ制御部73により制御し て、映像データのブロックB1〜B8の大きさが互いに 等しく、再生可能ブロックと更新中のブロックとの間 に、常に1つ以上の空きブロックがあるという条件が確 保される。したがって、スロー再生、一時停止、及び巻 き戻し等のような過去の映像にさかのぼる特殊再生を行 っても、再生ブロックが更新中のブロックに達するのを

防止することができる。

【0073】次に、再生中のブロックに更新が追いつい てしまうことがないようにすることについて検討する。 特殊再生のうちの一時停止又はスロー再生等の再生によ り、更新しようとする更新先ブロックに、再生アクセス が残ってしまうことが考えられる。即ち、一時停止又は スロー再生等の再生により、再生ブロックが停滞し、リ アルタイムに順次歩進される更新先ブロックが、未だ再 生中のブロックに重なってしまうことがある。

16

【0074】このような場合、次の2つの手法により、 更新しようとしているブロックをアクセスしているクラ イアントPC (クライアント端末) のアクセスを解除す るようにすることができる。

(b-a) VODサーバ側から、再生アクセスを強制的に切

断する。 (b-b) 端末 (PC) 側から、自発的に、一時停止又はス ロー再生を解除する。そこで、再生中のブロックに更新 が追いついてしまうことがないように、VODサーバ側 から、再生アクセスを強制的に切断するのが、この発明 の第4の実施の形態である。

【0075】図10は、この発明の第4の実施の形態に 係るビデオオンデマンドシステムのVODサーバの動作 に対応する機能構成を模式的に示している。図10にお いて、映像データ蓄積部5Bに格納される映像データ は、図8と同様に、時系列に連続するブロックB1~B 8の8個の等しい大きさのブロックに等分割されてい る。図10に示すように、更新ブロック管理部6Cは、 更新ポインタ61B及びアクセスチェック部62を有 し、再生ブロック管理部7Cは、再生可能ポインタ72 及びアクセス制御部74を有する。

【0076】更新ポインタ61Bは、映像登録サーバ2 により、登録更新されるファイルを指定しており、ここ では、ブロックB1~B8を順次サイクリックに指定す る。アクセスチェック部62は、更新ポインタ61Bに より指定されるブロックについて、更新アクセスの直前 に、再生アクセスの有無を再生ブロック管理部7Cのア クセス制御部74に指示する。

【0077】再生可能ポインタ72は、再生可能ブロッ クへのポインタテーブルを有し、この再生可能ポインタ 72に登録されているブロックのみが、クライアントP C4A~4Xによる再生に供するためにアクセスするこ とが可能である。再生可能ポインタ72に登録されるブ ロックは、映像登録サーバ2により登録更新されている ブロックに対して、常に1個以上の空きブロックを存し て、登録更新のほば直後から登録更新のほぼ直前までの ブロックが指定される。

【0078】アクセス制御部74は、再生可能ポインタ 72と関連して動作し、アクセス中のクライアントPC 4 A~4 Xを管理するアクセス管理テーブルを有する。

アクセス管理テーブルは、図11に示すように、映像ブ

ロックB1~B8毎に、アクセス中の利用者の端末、即 ち、クライアントPC4A~4X(正確には、これらの うちのいずれか)が格納されている。このアクセス制御 部74は、更新ブロック管理部6Cのアクセスチェック 部62の指示により、次に更新されるブロックの再生ア クセスの有無を確認するとともに、再生アクセス中のク ライアントPC4A~4Xがある場合には、そのブロッ クに対する該当クライアントPC4A~4Xのアクセス を強制切断する。

【0079】なお、再生可能ポインタ72は、映像デー タがブロックB1〜B8に8分割されている場合、ブロ ックB1〜B8のうち、更新ポインタ61Bに基づいて 更新中の1個のブロックに直接隣接する2個のブロック を除いた5個のブロックを指定する。例えば、ブロック B 1~B 8のうち、ブロックB 2を更新ポインタ61B が指定して現在更新中であるとすると、ブロックB2に 隣接するブロックB1及びB3を除いたブロックB4~ B8が再生可能ポインタ72により指定されることにな る。

【0080】次に、図10のようなビデオオンデマンド システムの具体的な動作について、図12を参照して説 明する。図10に示したように、再生可能ポインタ72 により指定されるブロックを、アクセスチェック部62 及びアクセス制御部74により制御することにより、映 像の更新が再生中のブロックに重なってしまうことを防 止する。

【0081】即ち、図10において、再生ブロック管理 部7Cのアクセス制御部74に、ブロック毎に再生アク セス中のクライアントPC4A~4 Xを管理するアクセ ス管理テーブル(図11)を準備する。そして、更新ブ ロック管理部6Cの更新ポインタ61Bに従って、更新 先ブロックに対する登録更新を開始する前に、アクセス チェック部62が、アクセス制御部74にアクセスを解 除するためのチェックシーケンスを動作させる。このア クセス制御部74の動作により、アクセス管理テーブル に基づいて、再生中のアクセスが有れば、そのアクセス を強制切断する。

【0082】例えば、図11及び図12に示すように、 ブロックB3がクライアントPC4Eにより再生され、 ブロックB4がクライアントPC4Dにより再生され、 ブロックB6がクライアントPC4Cにより再生され、 そしてブロックB8がクライアントPC4A及び4Bに より再生されているものとする。今、更新ポインタ61 Bに従ってブロックB2が更新中であるとすると、次に ブロックB3の更新が行われるので、アクセスチェック 部62は、ブロックB3に対するチェックシーケンスを 動作させる。この場合、ブロックB3は、クライアント PC4Eによりアクセスされているので、このクライア ントPC4Eによる再生アクセスを強制切断する。

ック毎に再生アクセス中のクライアントPCを管理する アクセス管理テーブルを準備しておき、更新先ブロック に対する登録更新を開始する前に、アクセスチェック部 62が、アクセス制御部74にアクセスを解除するため のチェックシーケンスを動作させて、アクセス管理テー ブルを参照し、再生中のアクセスが有れば、そのアクセ スを強制切断する。したがって、スロー再生又は一時停 止再生により、アクセス状態が停滞しているときにも、 更新ブロックが再生ブロックに達する前にブロックの再 生を強制的に解除して、更新ブロックが再生中のブロッ クに重なるのを防止することができる。

【0084】次に、再生中のブロックに更新ブロックが 追いついてしまい、両者が重なってしまうことがないよ うにするため、端末(PC)側から、自発的に、一時停 止又はスロー再生を解除するのが、この発明の第5の実 施の形態である。図13は、この発明の第5の実施の形 態に係るビデオオンデマンドシステムのVODサーバの 動作に対応する機能構成を模式的に示している。

【0085】図13においても、映像データ蓄積部5B に格納される映像データは、図8と同様に、時系列に連 続するブロックB1〜B8の8個の等しい大きさのブロ ックに等分割されている。更新ブロック管理部6Bは、 図8と同様に、更新ポインタ61Bを有している。更新 ポインタ61Bは、映像登録サーバ2により、登録更新 されるファイルを指定しており、ブロックB1~B8を 順次サイクリックに指定する。

【0086】そして、図13においては、再生ブロック 管理部7 Dは、再生可能ポインタ7 2及びアクセス制御 部74Aを有する。再生可能ポインタ72は、再生可能 ブロックへのポインタテーブルを有し、この再生可能ポ インタ72に登録されているブロックのみが、クライア ントPC4A~4Xによる再生に供するためにアクセス することが可能である。再生可能ポインタ72に登録さ れるブロックは、映像登録サーバ2により登録更新され ているブロックに対して、常に1個以上の空きブロック を存して、登録更新のほぼ直後から登録更新のほぼ直前 までのブロックが指定される。

【0087】アクセス制御部74Aは、再生可能ポイン タ72と関連して動作し、少なくともスロー再生又は一 40 時停止再生を行っているときには、所定時間毎に再生可 能ポインタ72を参照する。再生可能ポインタ72を参 照する時間間隔、即ち、所定時間は、1個のブロックの 更新又は再生に要する時間に比して充分に短く設定して おく。そして、アクセス制御部74Aは、再生アクセス ブロックが再生可能ポインタ72の指定からはずれてい るときには、該当するクライアントPC4A~4Xにお けるスロー再生又は一時停止再生を解除させる。

【0088】前述したように、再生可能ポインタ72 【0083】このように、アクセス制御部74に、ブロ 50 る場合、ブロックB1~B8のうち、更新ポインタ61 は、映像データがブロックB1~B8に8分割されてい

Bに基づいて更新中の1個のブロックに直接隣接する2 個のブロックを除いた5個のブロックを指定する。

【0089】次に、図13のようなビデオオンデマンド システムの具体的な動作について、図14及び図15を 参照して説明する。図13に示したように、少なくとも 一時停止再生又はスロー再生中は、アクセス制御部74 Aにより、再生可能ポインタ72の指定ブロックを定期 的に確認する。そして、アクセス制御部74Aは、再生 アクセス中のブロックが、再生可能ポインタ72の指定 外になってしまったときには、該当するクライアントP Cの一時停止再生又はスロー再生を強制的に解除して通 常の実況映像再生とするように制御することにより、映 像の更新が再生中のブロックに重なってしまうことを防

止する。 【0090】即ち、図13において、再生ブロック管理 部7Dのアクセス制御部74Aは、クライアントPC4 $A\sim4$ Xが少なくとも一時停止再生又はスロー再生にあ るときは、予め設定された所定時間毎に、再生可能ポイ ンタ72の再生可能ブロックへのポインタテーブルを参 照する。一時停止再生又はスロー再生状態にあるクライ アントPC4A~4Xの再生中のブロックが、再生可能 ブロックへのポインタテーブルに登録されているブロッ クからはずれたとき、アクセス制御部74Aは、該当す るクライアントPC4A~4Xの一時停止再生又はスロ 一再生を解除して、通常の例えば実況映像再生とする。

【0091】例えば、図14に示すように、ブロックB 3が、クライアントPC4Aにより一時停止再生状態で 再生されているものとする。今、更新ポインタ61Bに 従ってブロックB2が更新中であるとすると、次にブロ ックB3の更新が行われるので、ブロックB3は、再生 可能ブロックではなくなる。このため、再生可能ポイン タ72の再生可能ブロックとしての指定が解除され、再 生可能ブロックへのポインタテーブルへの登録が抹消さ れる。このときの再生可能ブロックは、ブロックB4~ B8である。

【0092】クライアントPC4Aにより、ブロックB 3が一時停止再生状態で再生されているので、アクセス 制御部74Aは、所定時間毎に再生可能ポインタ72を 参照しており、ブロックB3への再生可能ブロックへの 指定が解除されると直ちにそれを検知することができ る。アクセス制御部74Aは、ブロックB3の再生可能 ブロックの指定解除を検知すると、直ちに、図15に示 すように、クライアントPC4Aの一時停止再生を解除 し、ブロックB4以後の通常の実況映像の再生を行う。 したがって、スロー再生又は一時停止再生により、アク セス状態が停滞しているときにも、更新ブロックが再生 ブロックに達する前にブロックの一時停止再生又はスロ ー再生を強制的に解除して、更新ブロックが再生中のブ ロックに重なるのを防止することができる。

【0093】次に、更新時に更新エラーが発生した場合 50

20 の処置について検討する。更新エラーの発生により、特 定のブロックの映像データが再生不能となることが予想 される。このような場合、そのブロックをそのまま再生 しようとすると、システムのエラー又はハングアップを 生じて以後の再生やシステムの動作に不都合を生じる危 険があり、そのブロックの再生をスキップすると、再生 映像が乱れるばかりか、ブロック更新とのタイミングが 合わなくなるおそれがある。そこで、再生に際しては、 更新エラーの発生したブロックについては、ブロックサ イズに相当するダミー映像又はブランク映像を再生する ことにより、更新エラーの影響を最小限に食い止めるこ 10 とができる。

【0094】そこで、ブロックの更新エラーが発生した 場合には、端末からの再生要求があったときに、ブロッ クサイズに相当するダミー映像又はブランク映像を再生 することにより、更新エラーの影響を最小限に食い止め るのが、この発明の第6の実施の形態である。

【0095】図16は、この発明の第6の実施の形態に 係るビデオオンデマンドシステムのVODサーバの動作 に対応する機能構成を模式的に示している。図16にお いて、映像データ蓄積部5Bに格納される映像データ は、図8と同様に、時系列に連続するブロックB1~B 8の8個の等しい大きさのブロックに等分割されてい る。図16に示すように、更新ブロック管理部6Dは、 更新ポインタ61B及び更新処理監視部63を有し、再 生ブロック管理部7日は、再生可能ポインタ72及び再 生制御部75を有する。

【0096】更新ポインタ61Bは、映像登録サーバ2 により、登録更新されるファイルを指定しており、ここ では、ブロックB1~B8を順次サイクリックに指定す る。更新処理監視部63は、更新ポインタ61Bにより 指定される更新ブロックについての更新処理を監視し、 更新に失敗して更新エラーが発生したときには、例えば そのブロックの映像データ中に更新失敗を示す更新失敗 フラグを立てる。この更新失敗フラグは、例えば各ブロ ックの先頭に添付されるヘッダ等に付加情報として設定 される。

【0097】再生可能ポインタ72は、再生可能ブロッ クへのポインタテーブルを有し、この再生可能ポインタ 72に登録されているブロックのみが、クライアントP C4A~4Xによる再生に供するためにアクセスするこ とが可能である。再生可能ポインタ72に登録されるブ ロックは、映像登録サーバ2により登録更新されている ブロックに対して、常に1個以上の空きブロックを存し て、登録更新のほぼ直後から登録更新のほぼ直前までの ブロックが指定される。再生制御部75は、再生可能ポ インタ72と関連して動作し、再生のためにアクセスさ れる再生ブロックの更新失敗フラグを検出する。この再 生制御部75は、再生に際して、更新失敗フラグが検出 されたときには、そのブロックの映像データの代わり

に、予め用意した代替映像をクライアントPC4A~4 Xに転送して再生させる。代替映像としては、例えばブ ロックサイズに相当する適宜なるダミー映像データ、又 はブロックサイズに相当するブランク映像データを用い ることができる。

【0098】次に、図16のようなビデオオンデマンド システムの具体的な動作について、図17を参照して説 明する。図16に示したように、再生に際して、再生制 御部75は、ブロックの更新エラーを示す更新失敗フラ グを検出し、ブロックサイズに相当するダミー映像又は ブランク映像を再生することにより、更新エラーの影響 を最小限に抑制する。即ち、図16において、更新処理 監視部63は、更新エラーの発生を検出すると、ブロッ クB1~B8のうちの該当するブロック領域に更新失敗 フラグを立てる。クライアントPC4A~4 Xの要請に よる再生時には、この更新失敗フラグが再生制御部75 で検出される。再生制御部75は、更新失敗フラグを検 出すると、予め用意しておいたダミー映像又はブランク 映像等のダミー映像データを、該当するブロック領域の データの代わりに再生する。 20

【0099】例えば、図17に示すように、ブロックB 2の更新時に、登録更新エラーを発生したとすると、そ れが更新処理監視部63により検出され、ブロックB2 に更新失敗フラグ (図17に×印で示している) が立て られる。なお、前回の更新時にもブロックB6に更新失 敗フラグが立てられている。

【0100】クライアントPC4Aの要請により、ブロ ックB5以降の映像が再生されているとすると、再生制 御部75により、ブロックB6において、更新失敗フラ グが検出される。再生制御部75は、更新失敗フラグを 検出すると、そのブロックについてブロックサイズに相 当するダミー映像又はブランク映像を再生して、以後の 再生を行う。

【0101】このように、更新処理監視部63により、 更新エラーを検出して、更新失敗フラグを立てておき、 再生時には、再生制御部75により、更新失敗フラグを 検出したブロックについて、ダミー又はブランク映像を 再生する。したがって、更新エラーの発生による再生へ の悪影響が最小限に抑制される。

【0102】なお、上述のように映像ブロックの分割数 40 を多くした場合、再生時の映像ブロックの切換に要する 時間を無視できないことが生じ得る。そこでこのビデオ オンデマンドシステムでは、映像の中断を防ぐため、V ODサーバ3側及びクライアントPC側において、次の ようにして映像の連続性の確保することができる。VO Dサーバ3側においては、1 ブロックの映像の再生が終 わった後、クライアントPC4A〜4X側からの確認信 号の受信を確認することなく、次の映像ブロックの内容 を送り始めてしまうようにする。

【0103】クライアントPC4A~4 X側において

は、クライアントPC4A~4X側で例えば数秒分以上 の映像データをバッファリングするためのバッファを設 けておく。VODサーバ3とクライアントPC4A~4 X間の伝送ネットワークにおいて、例えば1.5Mbp s以上の帯域を確保することができれば、各映像ブロッ ク間のポインタの切替に多少の時間がかかってもその間 は、バッファに蓄積されている映像が再生されるので、 映像の連続性を確保することができる。

【0104】さらに、映像データを分割したブロックを ディスク上のより小さな単位とし、ポインタ操作をディ スクをアクセスするOS (オペレーティングシステ ム)、即ち、ディスクオペレーティングシステム(DO S)に組み込むことにより、映像データの登録中も再生 可能なVODサーバを達成することができる。

【0105】なお、ビデオオンデマンドシステムは、専 用のシステムによらず、通常のコンピュータシステムを 用いて実現可能である。例えば、画像データを記憶した 大容量の補助記憶装置と領域を4つ以上に分割できる比 較的大容量のバッファメモリを備えるコンピュータに上 述の動作を実行するためのプログラムを格納した媒体 (フロッピーディスク、CD-ROM等) から該プログ ラムをインストールすることにより、上述の処理を実行 するビデオオンデマンドシステムのビデオサーバを構成 することができる。

【0106】また、コンピュータにプログラムを供給す るための媒体は、通信媒体(通信回線、通信ネットワー ク、通信システムのように、一時的に流動的にプログラ ムを保持する媒体)でも良い。例えば、通信ネットワー クの掲示板(BBS)に該プログラムを掲示し、これを ネットワークを介して配信してもよい。そして、このプ ログラムを起動し、OSの制御下に、他のアプリケーシ ョンプログラムと同様に実行することにより、上述の処 理を実行することができる。

[0107]

【発明の効果】以上説明したように、この発明に係るビ デオオンデマンドシステムにおいては、映像情報からな る映像ファイルを4個以上のブロックに分割して格納 し、これら映像ファイルのブロックのうちの更新対象と なる更新ブロックを所定の順序で順次サイクリックに指 定し且つ指定された更新ブロックをアクセスして映像情 報を更新するとともに、更新ブロック以外のブロック を、再生対象となる再生ブロックとして指定し且つ指定 された再生ブロックをアクセスして映像情報を再生す る。このシステムでは、映像ファイルを、多数のブロッ クに分割し、ビデオデータの登録及び再生のアクセス を、登録更新要求と再生要求との干渉が生じないよう に、ブロック毎に適切にスケジュールすることにより、 ほぼリアルタイムでの映像や効果的な特殊再生映像を提 供することができる。即ち、この発明では、ビデオデー 50 夕の登録及び再生のアクセスを、適切にスケジュールす

ることにより、映像コンテンツの登録更新要求と再生要求との干渉を防止し、リアルタイム映像の提供を可能とするビデオオンデマンドシステムを提供することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の第1の実施の形態に係るビデオオン デマンドシステムの構成を模式的に示すブロック図であ る。

【図2】図1のビデオオンデマンドシステムの主要部の 模式的構成を示すブロック図である。

【図3】図1のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための第1の状態の模式図である。

【図4】図1のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための第2の状態の模式図である。

【図5】図1のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための第3の状態の模式図である。

【図6】この発明の第2の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステムの主要部の模式的構成を示すブロック図である。

【図7】図6のビデオオンデマンドシステムにおける動 20 作を説明するための模式図である。

【図8】この発明の第3の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステムの主要部の模式的構成を示すブロック図である。

【図9】図8のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための模式図である。

【図10】この発明の第4の実施の形態に係るビデオオンデマンドシステムの主要部の模式的構成を示すブロック図である。

【図11】図10のビデオオンデマンドシステムにおけるアクセス管理テーブルを説明するための模式図である。

【図12】図10のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための模式図である。

【図13】この発明の第5の実施の形態に係るビデオオ ンデマンドシステムの主要部の模式的構成を示すブロッ ク図である。

【図14】図13のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための第1の状態の模式図である。

【図15】図13のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための第2の状態の模式図である。

10 【図16】この発明の第6の実施の形態に係るビデオオ ンデマンドシステムの主要部の模式的構成を示すブロッ ク図である。

【図17】図16のビデオオンデマンドシステムにおける動作を説明するための模式図である。

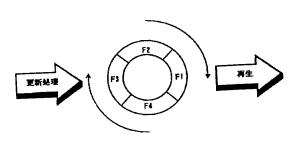
【符号の説明】

- 1 ビデオカメラ
- 2 映像登録サーバ
- 3 VOD (ビデオオンデマンド) サーバ

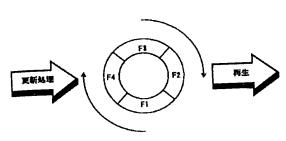
4A~4X クライアントPC (パーソナルコンピュ ータ)

- 5,5A,5B 映像データ蓄積部
 - 6,6A,6B,6C,6D 更新ブロック管理部 7,7A,7B,7C,7D,7E 再生ブロック管 理部
 - 61,61A,61B 更新ポインタ
 - 62 アクセスチェック部
 - 63 更新処理監視部
 - 71,71A 再生ポインタ
 - 72 再生可能ポインタ
- 30 73 ポインタ制御部
 - 74,74A アクセス制御部
 - 75 再生制御部

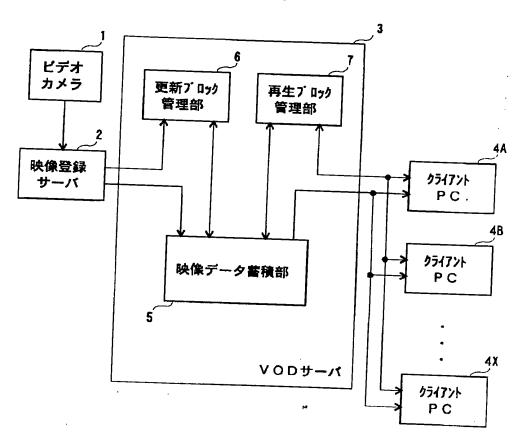
【図3】.

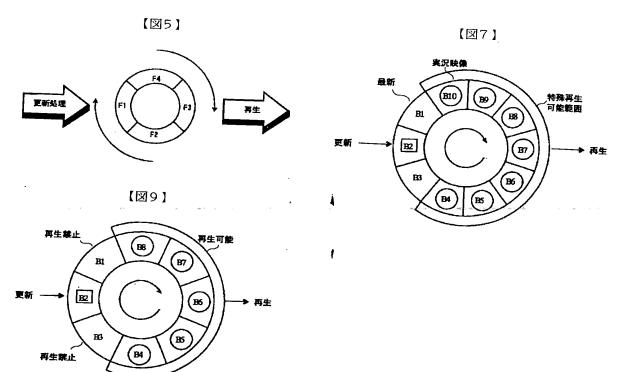


【図4】

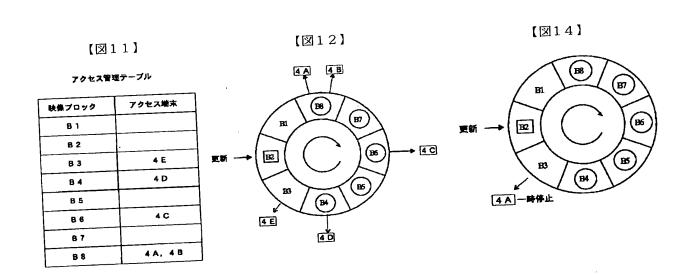


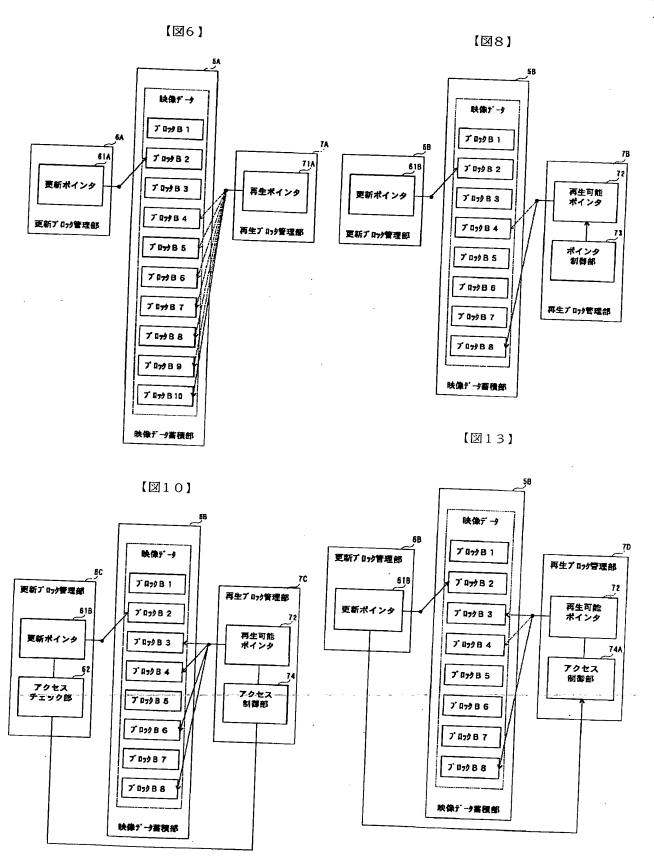
【図1】

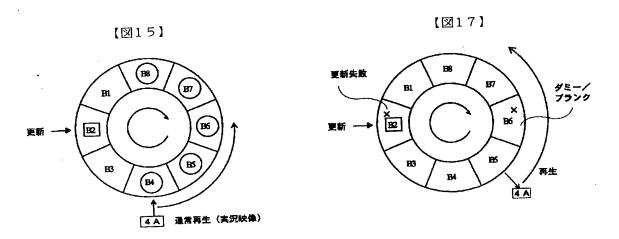




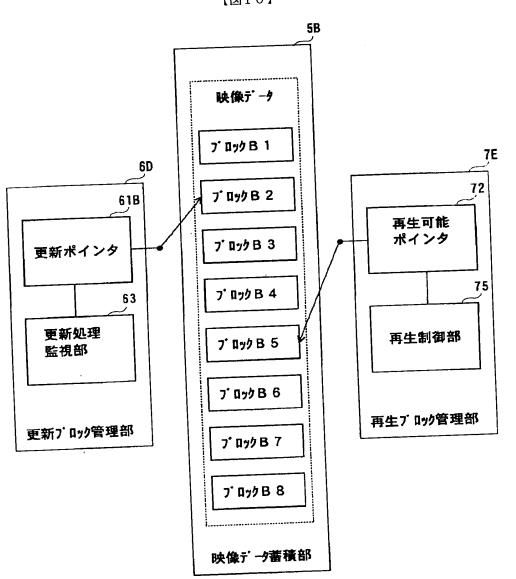
| 映像データ | ファイルF 1 | ファイルF 2 | 再生ポインタ | ファイルF 3 | 再生プロック管理部 | ファイルF 4 | 映像データ蓄積部







【図16】



THIS PAGE BLANK (USPTO)

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

	s submitted by the applicant.
Defects	in the images include but are not limited to the items checked:
☐ BĹ	ACK BORDERS
□ ім	AGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FA	DED TEXT OR DRAWING
🗹 BL	URRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ sk	EWED/SLANTED IMAGES
	DLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GF	RAY SCALE DOCUMENTS
	NES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ RE	FERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

OTHER:_

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.

THIS PAGE BLANK (USPTO)